2/5/1 DIALOG(R) File 351: Derwent WPI (c) 2004 Thomson Derwent. All rts. reserv. 012628490 **Image available** WPI Acc No: 1999-434594/ 199937 XRPX Acc No: N99-323923 Document existence certification method in computer network - involves transmitting hash URL to registrant terminal, after acquiring document using server Patent Assignee: HITACHI LTD (HITA) Number of Countries: 001 Number of Patents: 001 Patent Family: Patent No Kind Date Applicat No Kind Week JP 11175512 19971209 199937 B A 19990702 JP 97338364 Α Priority Applications (No Type Date): JP 97338364 A 19971209 Patent Details: Patent No Kind Lan Pg Main IPC Filing Notes JP 11175512 A 11 G06F-017/21 Abstract (Basic): JP 11175512 A NOVELTY - A server (1) acquires a document (11) using designated URL, after receiving registration demand of existence proof information from registrant terminal (3). A hash (14) is generated from registration date, document URL and the document and their link is registered in a database (13). The hash URL is then transmitted to registrant terminal. USE - For document existence certification in client server network. ADVANTAGE - Duplication object of document can be preserved locally and reliability of truth or falsehood can be given to other perusal person. DESCRIPTION OF DRAWING(S) - The figure shows systematic diagram of certification system. (1) Server; (3) Registrant terminal; (11) Document; (13) Database; (14) Hash. Dwg.1/12 Title Terms: DOCUMENT; EXIST; CERTIFY; METHOD; COMPUTER; NETWORK; TRANSMIT; HASH; TERMINAL; AFTER; ACQUIRE; DOCUMENT; SERVE Derwent Class: P85; T01

International Patent Class (Main): G06F-017/21

File Segment: EPI; EngPI

International Patent Class (Additional): G06F-015/00; G09C-001/00

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-175512

(43)公開日 平成11年(1999)7月2日

識別記号	FΙ					
	G06F 15	5/20	590	Z		
3 1 0	15	5/00	310	A		
// G 0 9 C 1/00 6 4 0	G 0 9 C 1/00 6 4 0 Z					
	G 0 6 F 15/20 5 7 0 R					
	審查請求	未請求	請求項の数3	OL	(全 11 頁)	
特顏平9-338364	(71) 出顧人 000005108					
		株式会社	出日立製作所			
(22)出顧日 平成9年(1997)12月9日		東京都台	千代田区神田駿	何台四丁	目6番地	
	(72)発明者	森田 ガ	K			
		神奈川場	具横浜市都筑区	加賀原二	丁目2番	
				ジネスシ	ステム開発	
		神奈川県横浜市都筑区加賀原二丁目2番				
		株式会社日立製作所ビジネスシステム開発				
	(74)代理人	弁理士	高橋 明夫	外1名	;)	
				据	終頁に続く	
	3 1 0 6 4 0 特願平9-338364	310 18 18 18 19 19 19 19 19 19 19 19 19 19 19 19 19	310 15/20 15/00 640 C09C 1/00 G09F 15/20 審査請求 未請求 特願平9-338364 (71)出願人 0000051 株式会社 平成9年(1997)12月9日 (72)発明者 森田 シ神奈川県 株式会社 センタド (72)発明者 千葉 1 神奈川県 株式会社 センタド	310 15/00 310 640 G09C 1/00 640 G06F 15/20 570 審査請求 未請求 請求項の数3 特願平9-338364 (71)出願人 000005108 株式会社日立製作所 平成9年(1997)12月9日 東京都千代田区神田駿河 東京都千代田区神田駿河 株式会社日立製作所ビーセンタ内 (72)発明者 森田 光神奈川県横浜市都筑区 株式会社日立製作所ビーセンタ内 (72)発明者 千葉 寛之 神奈川県横浜市都筑区 株式会社日立製作所ビーセンタ内	310	

(54) 【発明の名称】 文書の存在証明に関するプログラム

(57)【要約】

【課題】 オリジナル文書が特定の日付に特定の格納場所に存在したことを証明する。

【解決手段】 登録者端末3は、文書11の複製物をコンテンツ17として保存する。登録者端末3からの存在証明情報の登録要求に応答して文書11を取得し、登録日付、文書URLによって文書11を取得し、登録日付、文書URL及び文書11の内容からハッシュ14を生成し、そのリンクを登録DB13に登録し、登録者端末3へハッシュURLを含む存在確認ページを作成してHTMLファイル16に保存する。コンテンツ17及びHTMLファイル16の複製物を取得した閲覧者端末4は、コンテンツ及び存在確認ページ中の登録日付、文書URLに基づいてハッシュを生成し、文書存在証明サーバ1から取得したハッシュ14と比較してオリジナル文書の存在を検証する。

図 1 文書存在証明サーバ 文書サーバ 処理技术 記憶結構 記憶技術 Webサーバ プログラム **登録**DB 通信供量 , 10 インターネット **阅复者维宋 全部有效**定 Webブラウザ Webブラウザ HTMLファイル HTMLファイル コンテンツ コンテンツ 表示装置 表示装置 【力益置 ~ 7 入力装置 ~ 7

【特許請求の範囲】

【請求項1】コンピュータ読み取り可能な記憶媒体に実 体化されたコンピュータプログラムであり、特定の文書 が特定の日付に特定の格納場所に存在したことを証明す るクライアント計算機の支援をするサーバ計算機によっ て実行されるプログラムであって、該プログラムは下記 のステップを含む:

(a)クライアント計算機からの文書の存在証明情報の 登録要求に応答して指定された文書の格納場所から該文 書のオリジナルを取得し、(b) 該文書のコンテンツ、 該文書の格納場所及び登録日付を含む情報から縮小され た代替情報を生成し、(c)該代替情報を記憶装置に保 存し、(d)クライアント計算機が該代替情報に基づい て該文書の存在証明を実施可能なようにクライアント計 算機へ該代替情報の格納場所を通知する。

【請求項2】コンピュータ読み取り可能な記憶媒体に実 体化されたコンピュータプログラムであり、特定の文書 が特定の日付に特定の格納場所に存在したことを証明す るクライアント計算機と該文書のオリジナルのコンテン ツ、該文書の格納場所及び登録日付を含む情報から生成 20 された縮小された代替情報を登録するサーバ計算機とを 有するシステムのうち、該クライアント計算機によって 実行されるプログラムであって、該プログラムは下記の ステップを含む:

(a) 該文書の複製物のコンテンツ、該文書の格納場所 及び登録日付から縮小された代替情報を生成し、(b) 該サーバ計算機から取得した対応する代替情報と生成し た代替情報とが一致することによって該文書の存在証明 をする。

【請求項3】該プログラムは、さらに上記(a)及び (b) のステップの前に、該サーバ計算機へ該文書の格 納場所を送信して該代替情報の登録要求を行い、該代替 情報の格納場所を受信するステップを含むことを特徴と する請求項2記載のコンピュータプログラム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【本発明の属する技術分野】本発明は、ネットワーク上 に存在する文書が特定の日付に特定の格納場所に存在し たことを証明する技術に係わり、特に文書の存在証明を して文書の存在証明を行う方法に関する。

[0002]

【従来の技術】World Wide Webを用いる ことによって、ネットワーク上に分散したサーバが格納 する文書をWebページの形式で不特定多数のクライア ントに公開し、さらに他の文書の参照を行うために他の 文書の格納場所を示すリンクを文書中に埋め込むことに よってクライアントはネットワーク上に分散する数多く の文冉を効率良く閲覧することが可能となる。

【0003】しかし各サーバの管理者もしくは各文書の 50

提供者が異なるため、文書によってはリンク先のWeb ページなどの文書が変更されたり消滅する可能性があ る。そのためその文書の改変もしくは消滅などといった 事態を回避する手段の一つとして、各個人が個別に特定 の文書の複製物を保存することが挙げられる。この場 合、このようにして保存された文書のオリジナルが元々 のリンク先によって示される格納場所にローカルに保存 された通りの内容で存在したものか否かを証明する手段 は存在しない。

2

[0004]10

【発明が解決しようとする課題】以上述べたように、リ ンク先のWebページなどの文書の変更や消滅などに対 処するためには、その文書を利用しようとする者が個別 に保存することが考えられるが、そのようにして保存さ れた文書のオリジナルが元々の格納場所によって同定さ れる場所に存在したものか否かを証明する手段は存在せ ず、この文書の複製物を個別に保存した者がこの複製物 を他者に提供する際に、この文書のオリジナルの発信源 を証明することができないという問題があった。

【0005】本発明は上記事情に鑑みてなされたもので あり、その目的とするところは、特定の文書が特定の日 付に特定の格納場所に存在したことを示す存在証明情報 を登録する手段を提供することにあり、またこの存在証 明情報を利用して文書の存在証明をする手段を提供する ことにある。

[0006]

【課題を解決するための手段】本発明に関する情報シス テムは、文書の存在証明情報の登録を要求する登録者の クライアント計算機、この登録要求に応答して文書の存 在証明情報を登録するサーバ計算機及び文書の複製物の 提供を受け元々の文書の存在証明をする閲覧者のクライ アント計算機を有する。サーバ計算機で実行されるプロ グラムは、クライアント計算機からの文冉の存在証明情 報の登録要求に応答して指定された文書の格納場所から この文母のオリジナルを取得し、文書のコンテンツ、文 **曹の格納場所及び登録日付を含む情報から縮小された代** 替情報を生成し、この代替情報を記憶装置に保存し、ク ライアント計算機がこの代替情報に基づいてオリジナル 文書の存在証明を実施可能なようにクライアント計算機 支援するサーバ計算機に登録された存在証明情報を利用 40 へ代替情報の格納場所を通知する。また閲覧者のクライ アント計算機で実行されるプログラムは、文書の複製物 のコンテンツ、文書の格納場所及び登録日付から縮小さ れた代替情報を生成し、サーバ計算機から取得した対応 する代替情報と生成した代替情報とが一致するのを確認 することによってオリジナル文書の存在証明をする。

> 【0007】本発明によれば、登録日付以後にオリジナ ル文書が改変されたか消滅したかに関わらず元々の文書 の存在を証明することができる。

[0008]

【発明の実施の形態】以下本発明の一実施形態について

図面を用いて詳細に説明する。

【0009】図1は、World Wide Webに 関するシステム構成を示す構成図である。文書サーバ2 は処理装置、記憶装置及びインターネット10に接続す るための通信装置を含む計算機であり、その記憶装置に は元々の提供者から提供された文書11のオリジナルを 格納する。文魯存在証明サーバ1は、公に認められた第 3者機関のサーバであり、同様に処理装置、記憶装置及 び通信装置を含む計算機であり、その記憶装置にはWe bサーバプログラム12、登録データベース(DB)1 3及びハッシュ14を格納する。ハッシュ14は文書1 1のコンテンツ等から計算されるハッシュである。登録 DB13は、文書11の存在証明情報の一部を格納す る。この存在証明情報は、登録日付、文書11のUni formResource Locator (以下UR Lと略す)、ハッシュ14のURL等を含む。Webサ ーバプログラム12は、従来のWebサーバプログラム の機能のほかに登録者端末3からの要求に従って文書1 1のコンテンツ等からハッシュ14を計算して記憶装置 に格納するとともに存在証明情報を登録DB13に格納

【0010】登録者端末3は、処理装置、記憶装置、通 信装置、表示装置6及び入力装置7を含むパソコンのよ うなクライアント計算機であり、その記憶装置にはWe bブラウザ15、HTML(Hypertext Ma rkup Language) ファイル16及びコンテ ンツ17を格納する。コンテンツ17は文書11の複製 物としてローカルに保存されるものである。HTMLフ ァイル16は文書11の存在確認をするための表示ペー ジを格納するファイルである。Webブラウザ15は、 従来のWebプラウザの機能のほかに文書存在証明サー バ1に文書11についての存在証明情報の登録を要求 し、文書存在証明サーバ1に存在証明情報が登録された とき文書11の存在確認をするための存在確認ページを 生成してHTMLファイル16に格納するプログラムで ある。表示装置6はコンテンツ17、HTMLファイル 16等を表示する装置であり、入力装置7はWebブラ ウザ15に対して登録等の指示をするキーポード、マウ ス等の入力装置である。

【0011】閲覧者端末4は、処理装置、記憶装置、通信装置、表示装置6及び入力装置7を含むパソコンのようなクライアント計算機であり、その記憶装置にはWebブラウザ15、HTMLファイル16及びコンテンツ17を格納する。コンテンツ17は登録者端末3のコンテンツ17の複製物として保存されるものである。HTMLファイル16は登録者端末3のHTMLファイル16の複製物として保存されるものである。Webブラウザ15は、従来のWebブラウザの機能のほかにコンテンツ17等からハッシュを計算し、HTMLファイル16中のハッシュURLに基づいて文書存在証明サーバ1

にアクセスしてハッシュ14を取得し、両ハッシュの一致を確認する検証処理を行うプログラムである。表示装置6はコンテンツ17、HTMLファイル16等を表示する装置であり、入力装置7はWebブラウザ15に対して検証等の指示をするよっせった。マウス等の1カ共

4

する装置であり、入力装置7はWebブラウザ15に対して検証等の指示をするキーボード、マウス等の入力装置である。

【0012】登録者端末3は、入力装置7からの指示に従って文書サーバ2にアクセスし、文書11の複製物を

取得し、コンテンツ17として記憶装置に格納し、表示 10 装置6上に表示する。入力装置7を介してこのコンテン ツ17の存在証明情報の登録を要求されたとき、Web

プラウザ15は、文書11のURLを文書存在証明サー

バ1へ送信して登録要求を行う。文書存在証明サーバ1 のWebサーバプログラム12はこの要求を受け取り、

文書サーバ2にアクセスして文書11を取得し、登録日付、文書URL及び文書11のコンテンツからハッシュ

行、又貴URL及び又貴IIのコンテンツからハッシュ 14を計算して記憶装置に格納し、登録日付、文書UR

L及びハッシュURLを含む存在証明情報を作成して登

録DB13に格納する。また登録者端末3にはハッシュ

20 URLを返送する。登録者端末3のWebプラウザ15 は、登録日付、文書URL、コンテンツ17へのリンク

は、豆塚ロ内、又省URL、コンテンツェイへのリンク 及び受け取ったハッシュURLから成る存在確認ページ

を生成し、存在確認を検証してから存在確認ページをH

TMLファイル16に格納する。閲覧者端末4のWeb

ブラウザ15は、登録者端末3からコンテンツ17及び

HTMLファイル16の複製物を取得してその記憶装置

に格納する。入力装置7を介してコンテンツ17の存在 確認の検証を要求されたとき、Webブラウザ15は、

コンテンツ17、HTMLファイル16中の登録日付及

び文書URLからハッシュを計算し、HTMLファイル

16中のハッシュURLに基づいて文書存在証明サーバ

1にアクセスしてハッシュ14を取得して両ハッシュが 一致することを確認する検証処理を行う。

【0013】図2は、登録DB13のデータ構成を示す 図である。登録DB13の各レコードは、登録日付、メ ールアドレス、文書URL及びハッシュURLから構成 される。登録日付は本レコードの登録を行った日付、メ ールアドレスは登録者の電子メールアドレス、文書UR Lは存在証明する文書11の元の存在場所を示すUR

L、ハッシュURLはこの文書に関するハッシュ14を格納する文書存在証明サーバ1の格納場所を示すURLである。各レコードに登録者のメールアドレスを加える理由は、同一日に同一文書URLについて複数の登録者から登録要求があった場合に各登録者ごとのレコードを特定するためである。従ってメールアドレスの代わりにユーザIDなど登録者を識別する他の識別子を用いてもよい。

ザ15は、従来のWebブラウザの機能のほかにコンテ 【0014】図3は、HTMLファイル16の内容を示 ンツ17等からハッシュを計算し、HTMLファイル1 す図である。HTMLファイル16は、HTMLで記述 6中のハッシュURLに基づいて文書存在証明サーバ1 50 され、存在確認ページを表示するために使用され、登録

6

日付、コンテンツ17の元の存在場所を示すURL、当 **該登録者端末3が保有するコンテンツ17の格納場所** (リンク) 及び文書存在証明サーバ1に保存されたハッ シュのURLを含む。コンテンツ17のリンクとは、登 録者端末3のURLに特定のコンテンツ17の識別子を 付加したものである。ハッシュのURLとは、文書存在 証明サーバ1のURLに特定のハッシュの識別子を付加 したものである。

【0015】図4は、登録者端末3のWebブラウザ1 5の処理の流れを示すフローチャートであり、特にハッ シュを含む文書の存在証明情報を文書存在証明サーバ1 に登録する処理の手順を示す。Webブラウザ15は、 コンテンツ17を表示装置6上に表示し、入力装置7か らコンテンツ17の存在証明情報の登録を指示されたと き、文書の元の存在場所を示すURLに電子署名を施し た後、この電子署名を施した文書URLと登録者の電子 メールアドレスを文書存在証明サーバ1へ送信し、登録 要求を行う(ステップ21)。ここで電子署名を施すと は、RSA研究所の提唱するPKCS(Public-Key Cryptography Standard s) #7で定義される手法を用いて対象データに署名を 施すことである。次に後で利用できるように当日の日付 (グリニッジ標準時)、文書URL及び文書のコンテンツ を登録者端末3の記憶装置に格納する (ステップ2 2)。文書存在証明サーバ1から登録情報を受信したと き (ステップ23)、その登録結果を調べて登録が行わ れたか否かを判定する(ステップ24)。登録が行われ なかった場合 (ステップ24No)、ステップ21に戻 る。登録が行われた場合(ステップ24Yes)、記憶 装置に格納された登録日付、文書URL及びステップ2 3で受信したハッシュ URLを表示装置 6 に表示し、次 いでこれにコンテンツ17へのリンクを加えた存在確認 ページを生成して表示装置6に表示する(ステップ2 5)。入力装置7を介して検証が指示されたとき、記憶 装置に格納した文書URL、コンテンツ及び登録日付を タプルとしてハッシュを計算する(ステップ26)。こ こでハッシュの計算とは、例えば160ピットSHA-1ハッシュを求めること、すなわちHをハッシュ関数、 t をタプルとするとH (t) を求めることである。ハッ シュは文書URL、登録日付及び元の文書11の縮小さ れた代替情報とみなせる。次にステップ23で登録情報 として受信したハッシュURLにアクセスし、文書存在 証明サーバ1に保存されたハッシュ14を取得する(ス テップ27)。次に取得したハッシュに文書存在証明サ ーバ1の電子署名が施されているか否か判定し、かつ取 得したハッシュとステップ26で計算したハッシュとを 比較して両者が一致するか否か判定する (ステップ2) 8)。ハッシュの電子署名とは、ハッシュが文書存在証 明サーバ1の秘密鍵によって暗号化されたものであり、 この暗号化されたハッシュを登録者端末3のもつ公開鍵

によって復号することによって文書存在証明サーバ1が 認めたハッシュか否かを判定可能である。文書存在証明 サーバ1の署名がないか両ハッシュが一致しない場合に は (ステップ28No)、処理を中止する。文魯存在証 明サーバ1の署名があり両ハッシュが一致した場合には (ステップ28Yes)、生成した存在確認ページをH TMLファイル16として記憶装置に格納する(ステッ プ29)。ステップ25~28は、文書の存在証明情報 が正しく文書存在証明サーバ1に登録されたことを検証 10 する処理である。なおすでに文書存在証明サーバ1に登 録された文書の存在証明情報を削除する場合には、登録 日付、文書URL及びメールアドレスを文書存在証明サ ーバ1に送信し、削除要求を行えばよい。

【0016】図5は、文書存在証明サーバ1のWebサ ーバプログラム12の処理のうち、文書の存在証明情報 を登録する処理の流れを示すフローチャートである。登 録者端末3から登録要求又は削除要求を受信すると (ス テップ31)、受信した文書URLに署名が施されてい るか否かを判定する(ステップ32)。署名が確認でき ない場合(ステップ32No)、記憶装置上の処理情報 として登録結果(Result)に未登録、エラーコー ド(errorCode)に不正署名(invalid Signature) をセットし(ステップ33)、ス テップ46へ行く。署名が施されている場合(ステップ 32Yes)、要求が削除要求か否か判定する (ステッ プ34)。削除要求であれば(ステップ34Yes)、 後述の削除処理を行う(ステップ35)。登録要求であ れば (ステップ34No)、文書11のコンテンツを取 得するために受信した文書URLが指す文書サーバ2に アクセスする (ステップ36)。次に文書URLにアク セスできたか否かを判定する(ステップ37)。アクセ スできなかった場合(ステップ37Yes)、記憶装置 上のカウンタに1を加え(ステップ38)、カウンタの 内容が所定値以下か否かを判定する(ステップ39)。 所定値以下であれば (ステップ39Yes) ステップ3 6に戻って文書URLへのアクセスを再試行する。カウ ンタの内容が所定値を越えたとき(ステップ39N o)、処理情報の登録結果に未登録、エラーコードに取 得不能(Unreachable)をセットし(ステッ プ40)、ステップ46へ行く。文魯サーバ2から文魯 11のコンテンツを取得したとき (ステップ37N o)、取得したコンテンツを検索してこの文書を文書存 在証明サーバ1に登録することに関して文書の提供者が 同意する旨の署名があるか否かを判定する (ステップ4 1)。同意の署名がない場合には(ステップ41N o)、処理情報の登録結果に未登録、エラーコードに提 供者拒否(AuthorReject)をセットし(ス テップ42)、ステップ46へ行く。同意の署名がある 場合には(ステップ41Yes)、文魯URL、取得し 50 たコンテンツ及び登録当日の日付からハッシュを計算

し、ハッシュに署名を施し(ステップ43)、署名とハ ッシュを記憶装置上のハッシュ14に格納し、登録DB 13に登録レコードを追加する(ステップ44)。ハッ シュの計算方式は、ステップ26の計算方式と同じであ る。登録する情報は、登録者端末3から受信したメール アドレス、文書URLと、登録日付、ハッシュ14の格 納場所を示すハッシュURLである。次に処理情報の登 録結果に登録済(OK)をセットし、ハッシュURLを 付加する (ステップ45)。最後に登録情報として登録 結果(登録済)とハッシュURL又は登録結果(未登 録)とエラーコードを登録者端末3へ送信する(ステッ プ46)。なおWebサーバプログラム12は、登録者 端末3又は閲覧者端末4からハッシュURLを指定した ハッシュの要求があったとき、指定された格納場所から ハッシュ14を取り出して送信する。

【0017】図6は、Webサーバプログラム12の処 理のうち、文書の存在証明情報を削除する処理の流れを 示すフローチャートである。Webサーバプログラム1 2は、登録者端末3から受信した登録日付、文書URL およびメールアドレスをキーとして登録DB13を検索 し(ステップ51)、該当するレコードが存在するか否 かを判定する(ステップ52)。該当データが存在する 場合には(ステップ52Yes)、該当するレコードの ハッシュURLの指すハッシュ14及び登録DB13上 の該当レコードを削除する(ステップ53)。次に記憶 装置上の処理情報として削除結果に削除済(OK)をセ ットし(ステップ54)、削除結果を登録者端末3へ通 知する(ステップ55)。該当データが存在しない場合 には(ステップ52No)、処理情報の削除結果に未削 除、エラーコードに「データが見当らない」(Data NotFound) $\delta t = 0$ ($\lambda = 0$) $\delta t = 0$ ップ55へ行く。ステップ55では削除結果とエラーコ ードを登録者端末3へ通知する。

【0018】文書の閲覧者によって操作される閲覧者端 末4のWebプラウザ15は、登録者端末3からコンテ ンツ17を取得し、閲覧者端末4の記憶装置に格納し、 表示装置6上に表示することが可能であり、閲覧者によ る文書の閲覧が可能である。以下閲覧者の必要性によっ てこの文書が元の存在場所に存在したことを検証すると きの閲覧者端末4の検証処理について説明する。

【0019】図7は、閲覧者端末4のWebブラウザ1 5による検証処理の流れを示すフローチャートである。 入力装置7からの指示に従ってWebブラウザ15は、 登録者端末3にアクセスし存在確認ページを記述するH TMLファイル16を取得して表示装置6上に存在確認 ページを表示する(ステップ61)。次に入力装置7を 介して検証が指示されたとき、存在確認ページ中の文書 URL、登録日付及びコンテンツ17をタプルとしてハ ッシュを計算する (ステップ62)。次に存在確認ペー ジ中のハッシュURLにアクセスし、文書存在証明サー 50 3に保存し、このコンテンツ17を他の閲覧者端末4に

バ1に保存されたハッシュを取得する (ステップ6) 3)。次に取得したハッシュに文書存在証明サーバ1の 電子署名が施されているか否か判定し、かつ取得したハ ッシュとステップ62で計算したハッシュとを比較して 両者が一致するか否か判定する(ステップ64)。文書 存在証明サーバ1の署名があり両ハッシュが一致した場 合には(ステップ64Yes)、処理情報の処理結果を 証明成功(OK)にセットする(ステップ65)。文書 存在証明サーバ1の署名がないか両ハッシュが一致しな 10 い場合には (ステップ64No)、処理結果を証明失敗 (Fail) にセットして (ステップ67)、ステップ 66へ行く。最後に処理結果を表示装置6上に表示する (ステップ66)。

【0020】図8は、登録者端末3の表示装置6上に表 示されたコンテンツ17を示す図である。入力装置7を 介して「登録」ボタンが指示されると、Webプラウザ 15はこのコンテンツ17の元の文書11の文書URL と登録者の電子メールアドレスを文書存在証明サーバ1 へ送信し、文書11の存在証明情報を登録するよう要求 20 する。

【0021】図9は、登録者端末3の表示装置6上に表 示された登録情報を示す図である。登録日付及び文書U RLは登録者端末3の記憶装置から取り出したもの、ハ ッシュへのリンクは文書存在証明サーバ1から受信した ハッシュURLである。

【0022】図10は、登録者端末3の表示装置6に表 示された存在確認ページを示す図である。コンテンツへ のリンクは、コンテンツ17の格納場所を示す情報であ る。入力装置7を介して「検証」ボタンが指示される と、検証処理が開始される。また閲覧者端末4の表示装 置6上にも閲覧者の指示によってこの存在確認ページが 表示され、同様に「検証」ボタンの指示によって検証処 理が開始される。

【0023】図11は、閲覧者端末4の表示装置6上に 表示された文書の存在を証明するメッセージを示す図で ある。これによって閲覧者は、指定されたコンテンツ1 7の元の文書が登録日付で示される日に文書URLで示 される格納場所に存在していたことを確認することがで きる。入力装置7を介してコンテンツへのリンクを指示 40 すると、Webプラウザ15は記憶装置上のコンテンツ 17を表示装置6上に表示し、図8に示す表示画面とな

【0024】図12は、登録者端末3及び閲覧者端末4 の表示装置6に表示された参考URLを示す図である。 従来の論文において参考文献を提示するのと同様に、W e bページに参考URLを添付することがある。この場 合、リンク先の文書に変更があった場合には参考URL が意味をなさなくなる可能性がある。これを避けるため に参考文書の複製物をコンテンツ17として登録者端末

提供することが考えられる。この場合、文書は参考UR しで示される元々存在した場所以外の場所に保存される ことになる。そこで閲覧者端末4にコンテンツ17だけ でなくHTMLファイル16、すなわち存在確認ページ も提供することにすれば、閲覧者は上記の検証処理を行 うことによって参考URLで示される文書がその場所に 存在していたことを確認することができる。図12に示 す例は、各参考URLに「確認」としてコンテンツ17 へのリンクと存在確認ページのURLを付加した例であ る。ここでコンテンツ17へのリンクは登録者端末3の URLに特定のコンテンツ17の識別子を付加したもの であり、存在確認ページのURLは登録者端末3のUR しに特定のHTMLファイル16の識別子を付加したも のである。閲覧者端末4の入力装置7を介して「確認」 が指示されたとき、Webブラウザ15は、図8に示す ようなコンテンツとともに図10に示すような存在確認 ページを表示装置6に表示するので、入力装置7を介し て「検証」ボタンが指示されれば上記のような検証処理 を実行する。

【0025】なお上記実施形態では文書URL、コンテンツ及び登録日付を代表する縮小された代替情報として計算によって求められたハッシュを挙げたが、上記の目的に沿うのであればハッシュの代わりに他の方式によって生成した代替情報であってもよい。また登録DB13に登録された各レコードに含まれる登録日付、メールアドレス及び文書URLは、レコードを削除するときの検索キーとして利用するほかに、登録日付の古い登録者に対して電子メールによって通知するなど登録DB13の管理のために使用される。登録DB13の管理は本発明と直接関係しないので、ハッシュURLによって特定の登録者の特定のハッシュ14にアクセスできるならば文書存在証明サーバ1に登録DB13を設けなくても本発明を実施できる。

[0026]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、サーバ計算機は登録日付に指定された文書の格納場所からオリジナル文書を引き出してこれら情報の縮小された代替情報を生成して登録するので、クライアント計算機に保存された登録日付、文書の格納場所及びローカルに保

【図2】

☑ 2

 交付 3: 登録 D B

 登録日付 メールアドレス 文書URL ハッシュURL

 970707 xxx8yyy.zz http://www.xxx. bttp://bbh.yy/yyy/

存された文書の複製物から生成された代替情報とサーバ に登録された代替情報とを比較することによって、ローカルに保存された文書の複製物がオリジナル文書と同じものであることを実証することができる。これによって 他の閲覧者に対してローカルに保存された文書の複製物を提供するに際して、情報の信頼性や真贋の判断に関しての拠り所を与えることができる。

10

【図面の簡単な説明】

【図1】実施形態のシステムの構成を示す図である。

10 【図2】実施形態の登録DB13のデータ構成を示す図である。

【図3】実施形態のHTMLファイル16のデータ構成を示す図である。

【図4】実施形態の登録者端末3のWebブラウザ15の処理の流れを示すフローチャートである。

【図5】実施形態の文書存在証明サーバ1のWebサーバプログラム12の登録処理の流れを示すフローチャートである。

【図 6 】実施形態の文書存在証明サーバ1のWebサー 20 パプログラム12の削除処理の流れを示すフローチャートである。

【図7】実施形態の閲覧者端末4のWebブラウザ15 の検証処理の流れを示すフローチャートである。

【図8】実施形態のコンテンツ17の表示例を示す図である。

【図9】実施形態の表示装置6上に表示される登録情報を示す図である。

【図10】実施形態の存在確認ページの表示例を示す図である。

7 【図11】実施形態の文書の存在を証明するメッセージの表示例を示す図である。

【図12】実施形態の参考URLと確認のためのリンクとを表示する例を示す図である。

【符号の説明】

1・・・文書存在証明サーバ、3・・・登録者端末、4
 ・・・閲覧者端末、12・・・Webサーバプログラム、13・・・登録DB、14・・・ハッシュ、15・・・Webプラウザ、16・・・HTMLファイル、17・・・コンテンツ

[図3]

図 3

<u> も:HTMLファィル</u>

- ・登録日付
- ・コンテンツの元の存在場所を示すURL
- ・ローカルに保存されるコンテンツへのリンク
- ・存在証明サーバのハッシュURL

[図1]

図 1

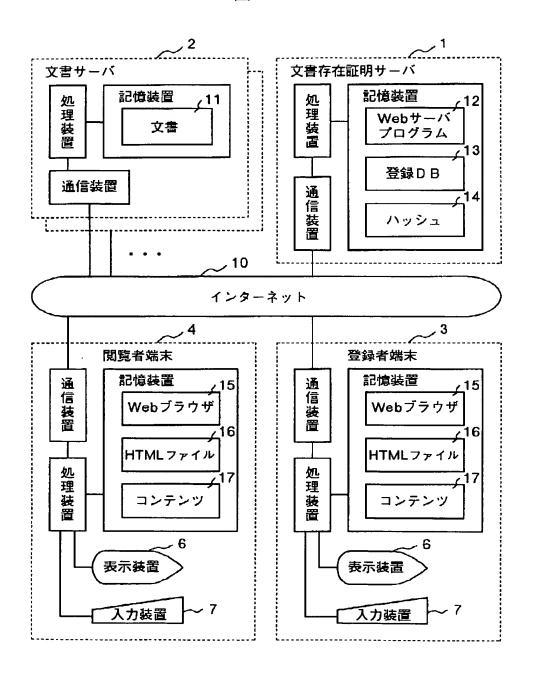


図 4 開始 登録する文書URL及び登録者の **~ 21** メールアドレスをサーバへ送信する 登録日付・文書URL及びコンテンツ - 22 を記憶装置に格納する サーバから登録情報を受信する - 23 24 سے No 登録されたか Yes 登録情報を表示し、存在確認ページを - 25 生成して表示する 文書URL、コンテンツ及び登録日付 ~ 26 からハッシュを計算する ハッシュURLヘアクセスしサーバに **~ 27** 格納されているハッシュを取得する ___28 サーバの署名があり、 No ハッシュが一致するか Yes 存在確認ページをHTMLファイルに 👡 29 格納する

終了

【図4】

[図8]

图 8

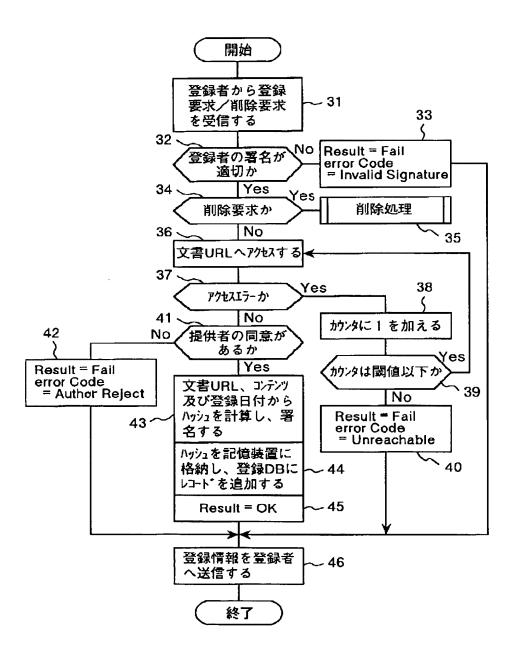
【図9】

图 9



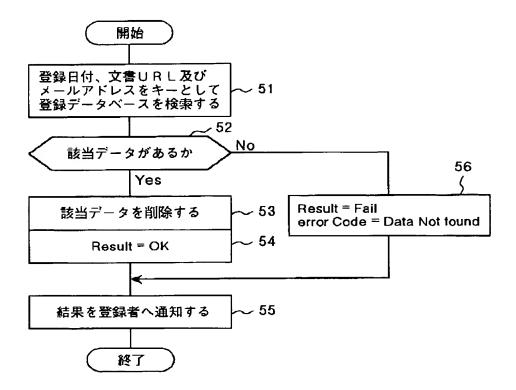
【図5】

図 5



【図6】

図 6



【図10】

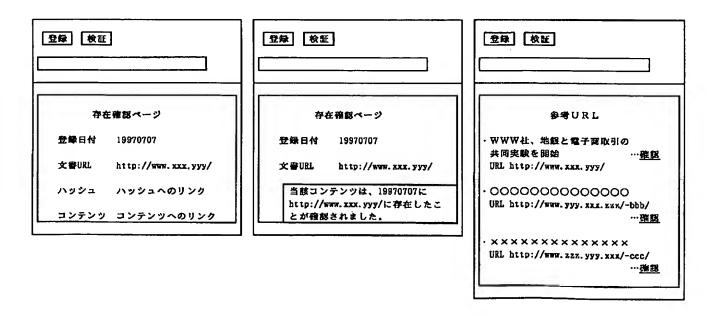
【図11】

【図12】

図10

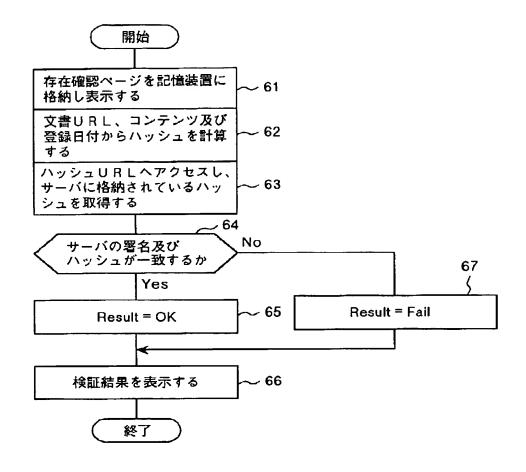
211

2 1 2



【図7】

図 7



フロントページの続き

(72)発明者 富山 朋哉

神奈川県横浜市都筑区加賀原二丁目2番 株式会社日立製作所ビジネスシステム開発 センタ内

(72)発明者 川連 嘉晃

神奈川県横浜市都筑区加賀原二丁目2番 株式会社日立製作所ビジネスシステム開発 センタ内